Searching PAJ

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-185520

(43)Date of publication of application: 28.06.2002

(51)Int.Cl.

H04L 12/56 H04L 12/66 H04L 12/28 H04L 12/46 H04Q 7/22 H04Q 7/24 H04Q 7/26 H04Q 7/30

(21)Application number: 2000-377628

12.12.2000

(71)Applicant:

FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

(72)Inventor:

NAKATSUGAWA KEIICHI

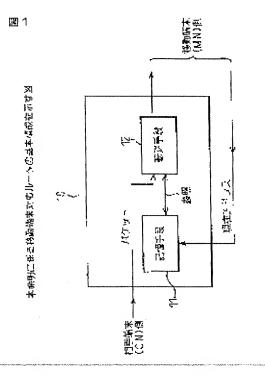
KATO TSUGIO

TAKECHI RYUICHI

(54) MOBILE TERMINAL DEALING ROUTER AND HOME AGENT ROUTER (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a transfer route fed not via a home agent at each time for a terminal equipment for accelerating switching of the transfer route and not supporting an IPv6 protocol, by shortening a time required for updating a present address of a mobile terminal equipment in a router operating by the same protocol.

SOLUTION: A mobile terminal dealing router 10 comprises a storage means 11 for storing a present address of a mobile terminal MN to be stored by a remote terminal CM instead of the remote terminal, and a transfer means 12 for converting the packet transmitted to the home address of the terminal MN to the present address by referring to the means 11 when receiving the packet sent to the home address of the terminal MN and transmitting the packet.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

05.08.2004

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-185520 (P2002-185520A)

(43)公開日 平成14年6月28日(2002.6.28)

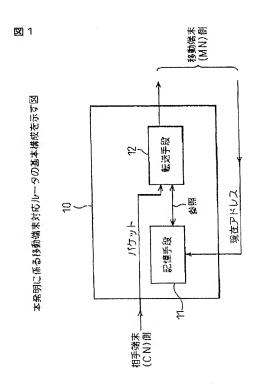
									9 9 9 / abs. adm \
(51) Int.Cl. ⁷		識別記号		FΙ					テーマコード(参考)
H04L	12/56	100		H 0 4	4 L	12/56		100D	5 K 0 3 0
	12/66					12/28		300A	5 K 0 3 3
	12/28	3 0 0						3 1 0	5 K 0 6 7
	•	3 1 0				12/46		Α	
	12/46					11/20		В	
	15/40		審查請求	未請求	討	マダイ (項の数4	OL	(全 25 頁	() 最終頁に続く
(21)出願番	 号	特顧2000-377628(P20	100 – 377628)	(71)	出願。	人 000005	223		and the second s
						當土通	株式会	社	
(22)出願日		平成12年12月12日(200			神奈川	県川崎	市中原区上	小田中4丁目1番	
(==) [==, [==]		, ,,,,== , ==,,,==,,,==	•			1号			
				(72)	発明		恵一		
				()	<i>,</i>				小田中4丁目1番
								株式会社内	
				(79)	発明:		次雄	, pro-40-4 (111)	•
				(12)	フロッファ		× • • • • •	: 中国区 F	:小田中4丁目1番
				4	***			株式会社内	1
				(74)	代理				
						弁理士	- 石田	敬(外	(4名)
									最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 移動端末対応ルータおよびホームエージェント・ルータ

(57)【要約】

【課題】 IPv6プロトコルで動作するルータに関し、移動端末の現在アドレス更新に要する時間を短縮して転送ルートの切替えを高速化すると共に、同プロトコルをサポートしない端末については、毎回ホームエージェントを経由しない転送ルートを提供する。

【解決手段】 相手端末CNが記憶すべき移動端末MNの現在アドレスを、該相手端末に代わって、記憶する記憶手段11と、移動端末MNのホームアドレス宛てに送信されたパケットを受信したとき、記憶手段11を参照し、現在アドレス宛てに変換してそのパケットを送信する転送手段12と、を備える移動端末対応ルータ10である。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 少なくとも移動端末のバケット通信をサポートするネットワークを構成する移動端末対応ルータであって、

前記パケット通信の相手端末が記憶すべき前記移動端末の現在アドレスを、該相手端末に代わって、記憶する記憶手段と、

前記相手端末から前記移動端末のホームアドレス宛てに 送信されたパケットを受信したとき、前記記憶手段を参 照し、該ホームアドレス宛てを前記現在アドレス宛てに 10 変換して該パケットを送信する転送手段と、

を具備することを特徴とする移動端末対応ルータ。

【請求項2】 前記移動端末の移動により前記現在アドレスを変更したことに伴い前記通信の相手端末に対し当該アドレスの更新を通知するために送信される更新通知情報を受信したとき、この受信をトリガとして、前記記憶手段における前記ホームアドレスと前記現在アドレスとの対応関係を新たに登録する登録手段を有することを特徴とする請求項1に記載の移動端末対応ルータ。

【請求項3】 前記ネットワークは、前記移動端末をこのホームアドレスにおいて収容するホームエージェント・ルータを含み、前記移動端末の移動により前記現在アドレスを変更したことに伴い該ホームエージェント・ルータに対し当該アドレスの更新を通知するために送信される更新通知情報を受信したときに該ホームエージェント・ルータからの当該更新アドレスの転送をトリガとして、前記記憶手段における前記ホームアドレスと前記現在アドレスとの対応関係を新たに登録する登録手段を有することを特徴とする請求項1に記載の移動端末対応ルータ。

【請求項4】 少なくとも移動端末の通信をサポートするネットワークを構成するホームエージェント・ルータであって

前記移動端末の移動により前記現在アドレスを変更した ことに伴い前記ホームエージェント・ルータに対し当該 アドレスの更新を通知するために送信される更新通知情 報を受信する受信手段と、

該更新通知情報を受信したときに、その更新後の前記現在アドレスを、前記ネットワークを構成する他のルータに送信するアドレス更新通知手段、

を具備することを特徴とするホームエージェント・ルータ。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、固定端末および移動端末のうち少なくとも移動端末をサポートするパケット通信システムを構成する移動端末対応ルータおよびホームエージェント・ルータに関する。

[0002]

【従来の技術】IPネットワークにおいて、端末がネッ

トワーク上の接続位置を変えても通信を行うことを可能とする移動端末対応のプロトコルとして、米国の標準化団体IETF(Internet Engineering Task Force)において、Mobile IP(文献〔1〕RFC2002)が標準化されている(注:本明細書中にて引用する各文献は巻末にまとめて掲記する)。

2

【0003】また近年の1Pネットワークに収容される端末数の急増により、IPアドレスの枯渇の問題が深刻化しており、より多くのIPアドレスを使用することが可能なIPv6(文献〔2〕RFC2460)を使用したネットワークへの移行が本格化している。このため、これまでのIPv4ネットワークにおけるMobile

IPだけでなく、IPv6ネットワーク上での端末の移動をサポートするプロトコルとしてMobile IPv6(文献[3])の標準化が進められており、上記IETFにおいてRFC(Request For Comments)化のための審議が行われている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記のMobile Pv6では、ネットワークの構成や端末の位置によっては、移動端末(Mobile Node:以下、MNとも称す)が移動した際に行われる転送ルートの切替えに時間がかかる場合がある。このような場合、移動端末MNの移動前に接続していたネットワークに他の端末からパケットが送られるとパケット損失(ロス)が発生し、通信品質が劣化する、という問題がある。

【0005】また、上記の転送ルートの切替えを行うには、移動端末MNのみならず、この移動端末MNと通信を行う相手端末(Correspondent Node:以下、CNとも30 称す)でもMobile-IPv6のプロトコルが動作している必要がある。したがってもしこの相手端末CNにおいてMobile-IPv6プロトコルをサポートしていない場合には、MNへ送信すべきパケットは、通常MNが接続しているホームリンクに連係するホームエージェント(Home Agent:以下、HAとも称す)を経由してMNへ転送される。このため、転送遅延の増大やHAにおけるトラフィックの集中等が起こる可能性がある、という問題がある。なお、これらの問題は後に図を参照して詳しく説明する。

【0006】したがって本発明は、上記問題点に鑑み、転送ルートの切替えに要する時間を短縮してパケット転送ルートの切替えを高速化し、また、1Pv6プロトコルをサポートしてない相手端末CNから移動端末MNへのパケット転送についてはその転送ルートを短縮化して、通信品質の劣化の原因となるパケット損失、転送遅延の増大、ホームエージェントHAにおけるトラフィックの集中等を抑制することのできる、移動端末対応ルータならびにホームエージェント・ルータを提供することを目的とするものである。

50 [0007]

40

【課題を解決するための手段】図1は本発明に係る移動 端末対応ルータの基本構成を示す図である。本図におい て、本発明に係る移動端末対応ルータ10は、図示する 記憶手段11と、転送手段12を含んで構成される。ま ずこの移動端末対応ルータ10は、少なくとも移動端末 MNのパケット通信をサポートするネットワークを構成 する移動端末対応ルータである。したがってこのネット ワークは固定端末のパケット通信もサポート可能であ

3

【0008】 ここに、記憶手段11は、上記バケット通 10 信の相手端末CNが記憶すべき移動端末MNの現在アド レスを、この相手端末CNに代わって、記憶する。ま た、転送手段12は、相手端末CNから移動端末MNの ホームアドレス宛てに送信されたバケットを受信したと き、記憶手段11を参照し、そのホームアドレス宛てを 現在アドレス宛てに変換してそのパケットを送信する。

【0009】図2は本発明に係るホームエージェント・ ルータの基本構成を示す図である。このホームエージェ ント・ルータ20は、図1の移動端末対応ルータ10と 同様に、少なくとも移動端末MNの通信をサポートする ネットワークを構成するホームエージェント・ルータで ある。ここに、受信手段21は、移動端末MNの移動に より現在アドレスを変更したことに伴いホームエージェ ント・ルータに対し当該アドレスの更新を通知するため に送信される更新通知情報を受信する。

【0010】またアドレス更新通知手段22は、該更新 通知情報を受信したときに、その更新後の現在アドレス を、ネットワークを構成する他のルータに送信する。こ のホームエージェント・ルータ20は、通常のホームエ ージェントとしての機能に加え、本発明に基づき、上記 の記憶手段11に上記現在アドレスを通知する機能を併 せ持つものである。ただし、その現在アドレスを通知す る機能はこれに限るものではない(後述)。

【0011】かくして、1Pv6をサポートする相手端 末CNが本来実行すべき、移動端末MNの移動後のアド レス更新操作を、この移動端末MNにこの相手端末CN より近くに位置する移動端末対応ルータ10が先取りし て行ってしまうので、前述した転送ルートの切替えに要 する時間は短縮され、したがって問題となっているパケ ット損失は大幅に減少する。

【0012】また、1Pv6をサポートしない相手端末 CNから移動端末MNに送信されるパケットは、当該移 動端末対応ルータ10を経由してホームエージェントH Aに至り、ここでMNの現在アドレスに書き換えられて 送信先のMNに送られる、という従来の手順は不要とな り、上記パケットはその移動端末対応ルータ10から、 HAを介さずに、直接送信先のMNに送られるので、問 題となっているパケットの転送遅延やHAでのトラフィ ックの集中は大幅に改善される。

[0013]

【発明の実施の形態】本発明はIPv6プロトコルに準 拠する場合のみならず、このIPv6プロトコル相当の プロトコルに準拠する場合にも適用可能であるが、以下 の説明は主として現状のIPv6プロトコルに準拠する 場合を例にとって行う。そこでまず、本発明の実施例を 説明する前に、本発明の理解を容易にするため従来の移 動端末対応ルータ10について説明しておく。また上記 ホームエージェント・ルータ20に相当する従来のホー ムエージェントHAについても併せて説明しておく。

【0014】図3は従来のパケット通信システムを表す 図(その1)であり、図4は同図(その2)である。な お、これら図3および図4は、相手端末CNにおいてM obile-IPv6ブロトコルをサポートしている場 合の例を示す。まず図3を参照すると、前提として、通 常はホームリンクであるネットワーク1に接続している 移動端末MN(ホームアドレス=A)は、ネットワーク 3に移動したものとする。すると、このネットワーク3 において新たにアドレスBを生成する。この生成したア ドレスBをCoA(Care-of Address)として、ホーム エージェントHAおよび相手端末CN1に図示しないル ートで通知する。HAおよびCN1は、その通知に基づ き、Binding Cache (MNのホームアドレスと、通知さ れたMNのCoAおよびその有効時間等を記憶する情 報:文献〔3〕で定義)を生成する。なお、CN1は上 述のとおりMobile-[Pv6をサポートしている 端末である。つまりBinding Update(B. U.)を受信 ・処理して、Binding Cache を生成する能力を持つ端末 である。

【0015】このような状態から、

[1]:MNはネットワーク4へ移動したとする。

[2]:MNはネットワーク4において、新たなCoA としてアドレスCを生成する。

[3]:MNは、HAおよびCNlにそれぞれBinding Update (CoAを通知するパケット: 文献〔3〕で定 義)を図中のB.U.として送信し、CoA(=アドレ スC)を通知する。

【0016】[4]:上記[3]で送信されたBinding Update (B. U.)をCN1が受信するよりも前に、C N1からMN宛てに、バケットP1、P2、P3を送信 40 したものとする。このとき、パケットの宛先アドレスで あるCoAはまだBとなったままである。

[5]: HAおよびCN1はそれぞれ、MNから[3] にて送信されたBinding Update (B. U.)を受信し、 Binding Cache として記憶しているMNのCoAを、ア ドレスBからアドレスCへ更新する(図中の、A→B, A→C)。続いてHAおよびCN1はそれぞれ、Bindin a Acknowledgement (Binding Update受信の確認を通知 するためのバケット。文献〔3〕で定義〕を、図示しな いルートでMNへ送信する。

50 【0017】次に図4を参照する。図3の〔4〕におい

てCN1より送信されたバケットP1、P2、P3は、MNの移動前におけるネットワーク3のCoA(=アドレスB)へ送信されている。このため、移動後のMNに受信されることはなく、バケット損失(ロス)となる。しかしCoAの更新後にCN1から送信されるバケットP4は、ネットワーク4へ移動後のMNのCoA(=アドレスC)へ送信され、ルータR1 \rightarrow R2 \rightarrow R4を経由してMNにて受信される。

【0019】図5は従来の他のバケット通信システムを 20表す図(その1)であり、図6は同図(その2)である。なお、これら図5および図6は、相手端末CNにおいてMobile-1Pv6プロトコルをサポートしていない場合の例を示す。まず図5を参照すると、前提として、通常はホームリンクであるネットワーク1に接続している移動端末MN(ホームアドレス=A)は、ネットワーク3に移動したものとする。すると、このネットワーク3において新たにアドレスBを生成する。この生成したアドレスBをCoAとして、HAおよびCN2に通知する。この通知により、HAではBinding Cache を 30生成するが、CN2はMobile-IPv6をサポートしていないためにBinding Cache が生成されていない状態、つまり通知されたCoA(=アドレスB)を記憶していない状態にある。

【0020】このような状態から、

[1]:MNはネットワーク4に移動したとする。

〔2〕:MNはネットワーク4において、新たなCoA としてアドレスCを生成する。

(3): MNは、HAおよびCN2にそれぞれBinding Updateを図中のB、U、として送信し、<math>CoA(=PF)レスC)を通知する。ただし通信の相手端末CNがMobile=IPv6をサポートしている/いない(CN1/CN2)に拘わらず、<math>MNはCN(CN1/CN2)へBinding Updateを送信する場合がある。

【0021】〔4〕: CN2からMNのホームアドレス (=A)宛てに送信されたバケットP5、P6は、ネットワーク2内を転送される。ただしMobile-IP v6をサポートしていない相手端末は、常にMNのホームアドレスA宛でにバケットを送信する。

[5]: [3] にてHAおよびCN2はそれぞれ、MN

から送信されたBinding Update (B. U.)を受信して、HAは、Binding Cache として記憶しているMNについてのCoAをBからCへ更新(図中の、A→B, A→C)するが、CN2は、Mobile-IPv6プロトコルをサポートしていないため、受信したBinding Updateを処理することができない。つまりCN2には、MNのCoA(=アドレスA)は記憶されない。

【0022】なおB. U. を受信したHAは、図示しないルートでBinding Acknowledgement をMNへ返送する。次に図6を参照する。図5の〔4〕にて、MNのホームアドレス(= A)宛てに転送されていたバケットP5、P6は、HAによってインタセプト(代理応答)される。すなわちこのHAにて、そのパケットはIP-in-IPカプセル化され(図のP6)、MNのCoA(=アドレスC)へトンネリングされる。

【0023】とこでパケットP5は更新前のCoA(= アドレスB) ヘトンネリングされたため、MNに受信さ れることはなく、パケット損失(ロス)となる。一方バ ケットP6は、更新後のCoA(=アドレスC)へトン ネリングされ、MNに受信される。以降、CN2からM NのホームアドレスA宛てに送信されたパケットP7 は、ルータR 1→R 2→H A→R 4を経由してMNにて 受信される。つまり、Mobile-IPv6をサポー トしていない相手端末から送信されるパケットは、受信 者であるMNが、そのホームリンクから外部リンクへ移 動中である場合には、必ずHAを経由してMNへ転送さ れることになる。これはパケット転送遅延の増大やHA へのパケットトラフィックの集中等を引き起こすことに なる。また、MNとHAが離れている場合には、図3お よび図4で示した場合と同様に、HAにおけるCoAの 更新に時間がかかることから、HAから、MNの移動前 のCoA(=アドレスB)にパケットをトンネリングし てしまい、パケット損失(ロス)が発生する。

【0024】このような問題を解決するための本発明に基づく実施例を以下に詳述する。本発明に基づく実施例は、移動端末MNのCoA(Care-of Address)の更新に要する時間を短縮してパケット転送ルートの切替えを高速化するものであり、また、MobileーIPv6をサボートしていない相手端末CNからMNへのパケット転送ルートを、毎回ホームエージェントHAを経由しないように、最適化するものである。これにより、通信品質の劣化の原因となるパケット転送遅延やバケット損失(ロス)の増大を防ぐことを可能とする。

【0025】図7は本発明に基づく移動端末対応ルータ 10のさらに具体的な構成を示す図である。この構成は 図1の構成にさらに登録手段13を付加したものであ る。この登録手段13は、移動端末MNの移動により現 在アドレスを変更したことに伴い通信の相手端末CNに 対し当該アドレスの更新を通知するために送信される更 50 新通知情報を受信したとき、この受信をトリガとして、 (5)

記憶手段11におけるホームアドレスと現在アドレスと の対応関係を新たに登録するものである。

【0026】図8は本発明に基づくホームエージェント・ルータ20のさらに具体的な構成を示す図である。この構成は図2の構成にさらに登録手段23を付加したものである。ネットワーク2は、移動端末MNをこのホームアドレスにおいて収容するホームエージェント・ルータ20を含んでおり、登録手段23は、移動端末MNの移動により現在アドレスを変更したことに伴いホームエージェント・ルータ20に対し当該アドレスの更新を通知するために送信される更新通知情報を受信したときにホームエージェント・ルータ20からの当該更新アドレスの転送をトリガとして、記憶手段11におけるホームアドレスと現在アドレスとの対応関係を新たに登録するものである。

【0027】図9は本発明に基づくルータ10および20を含むパケット通信システムの具体例を示す図(その1)であり、図10は同図(その2)である。まず図9を参照すると、本図中の10および20が、それぞれ本発明に係る移動端末対応ルータ(図のR2)およびホー20ムエージェント・ルータ(図のHA)である。以下、R2およびHAと略称する。

【0028】移動端末対応ルータR2は、移動端末MNから送信されるBinding Update(B. U.)を、相手端末CN1またはCN2の代わりに受信する(本図の

〔1〕)。あるいは、ホームエージェント・ルータHAがR2へアドレスの更新を通知し、R2がこれを受信する(本図の〔2〕)。〔1〕または〔2〕により、MNについてのCoA(現在アドレス)を記憶する(本図の〔3〕)。

【0029】相手端末CNのうちCN1は、Mobile-IPv6をサポートしているが、MNからのBinding Update(B.U.)はR2で受信され、CN1には到達しない。したがって、CN1はMNがホームリンクの外へ移動中であることを知ることがない。このためMobile-IPv6をサポートしていないCN2のみならずCN1も、MNのホームアドレス(=アドレスA)宛てにバケットを送信する。

【0030】 この場合、MNからHAおよびCN(CN 1/CN2)へのBinding Update(B. U.)の送信、およびHAまたはCNからMNへのBinding Acknowledgement の送信のためには、MNとHA、およびMNとCNのそれぞれの間で、認証ヘッダ(文献〔4〕RFC2402)による認証を行うための情報を持っている必要がある。この情報は、セキュリティバラメータインデックス、認証アルゴリズム、認証鍵等からなる。

【0031】そのような認証情報が無い場合には、MNからBinding Updateが送信されないため、本図のルータR2は〔1〕のBinding UpdateからCoAを更新することができない。このような場合には、図の〔2〕に示す

ように、HAからR2に対してMNのCoAを通知する ことが有効である。なおこのようなHAからR2へのCoAの通知は、Mobile-IPv6プロトコルでは 定義されていない。

【0032】次に図10を参照すると、本図中のR2は、MNのCoA(=アドレスC)を記憶しているので、CN1またはCN2から送信されたパケット(宛先はMNのホームアドレスA)をR2で受信した場合に、R2はそのパケットをMNのホームアドレスAに向けて転送するのではなく、MNのCoA(=アドレスC)へ向けてダイレクトに転送することができる。

【0033】このように本発明のルータ10(あるいは、ルータ10およびルータ20)により、MNのСo Aの更新に要する時間を短縮し、MNへのパケット転送ルートの切替えを高速化することができる。またMobile‐IPv6をサポートしていない相手端末CN2からMNへのパケット送信があったときは、その転送ルートを、HAを毎回経由しないように、最適化する。これにより、通信品質の劣化の原因となるパケット転送遅延やパケット損失(ロス)の増大を防ぐことが可能になる。

【0034】以下、図9および図10のさらに詳細な例を説明する。図11は図9および図10のシステムの第1の詳細例を示す図(その1)であり、図12は同図(その2)である。まず前提として、図11および図12に示されるルータ(R1,R2,R3,R4)および端末(MN,CN1)についての詳しい説明を以下に示す。

【0035】<MN>Mobile-IPv6プロトコ ルをサポートする移動端末である。通常はそのMNのホームリンクであるネットワーク1に接続され、ホームアドレスAを使用して通信を行う。ホームリンク(ネットワーク1)以外のネットワークに移動した場合は、移動先のネットワークにおいて使用するCoA(Care-of Address)を生成する。さらにMobile-IPv6プロトコルにより、HA20およびCN1に対し、Binding Updateを送信する。またこのMNは、HA20との認証情報であるSA2とをそれぞれ保持しているものとする。SA1および 2は、Security Association 1および2である。

【0036】<HA>MNのホームリンクであるネットワーク1において、Mobile IPv6プロトコルでのホームエージェント機能を提供するルータあるいはサーバである。ここの例では、HA20のアドレスをDとする。またMNとの認証情報であるSA1を保持しているものとする。

【0037】MNから送信されたBinding Update (B. U.)をHAが受信すると、HAはBinding Cache を生成しこれを保持する。Binding Cache を生成した場合に は、HAはMNに対し、Binding Acknowledgement

(B. A.) を返送する。このBinding Cache の有効時 間内に、HAはMN宛てに送信されたバケットをインタ セプトし、MNのCoA(=アドレスB)へ向けてその バケットをIP-in-IPカプセル化して転送する。 【0038】<CN1>MNと通信を行う相手端末であ り、Mobile-IPv6プロトコルをサポートす る。ここの例では、CN1のアドレスをEとする。また MNとの認証情報であるSA2を保持しているものとす る。MNから送信されたBinding Updateを受信した場合 には、上記のHAと同様に、Binding Cache を生成し、 これを保持する。このBinding Cache の有効時間内に、 MN宛てにパケットを送信する際は、IPv6拡張へッ ダであるルーティングオプションヘッダを使用して、M NのCoA(=アドレスB)にダイレクトにそのバケッ トを転送する。ただしこれはIPv6での通常の場合の 動作であり、本発明では、ルータR2が、CN1に代わ って、Binding Updateの受信と、CoA(=アドレス B) へのパケットの転送とを行う。

【0039】<R1, R3, R4>通常の IP v 6ルータである。

<R2>通常のIPv6ルータの機能に加え、上述した本発明の機能を有する移動端末対応ルータである。ここの例では、CN1と同様に、MNとの認証情報であるSA2を保持しているものとする。

【0040】次に図11のシステムの動作概要を示す。

〔1〕:移動端末MNは、ホームリンクであるネットワーク1から、ネットワーク3へ移動したものとする。

[2]:MNは、ネットワーク3において、ルータR3 がネットワーク3の内部にブロードキャストするRouter Advertisementに含まれるネットワークプレフィクス (どのネットワークであるかを示す固定のコード)の情 報を受信して、今自分(MN)がネットワーク1の外部 へ移動したことを認識すると共に、CoA(ここではア ドレスBとする)を生成する。

【0041】 (3): MNは、HA20へBinding Upda teを送信し、CoA(=アドレスB)を現在アドレスとして通知する。

〔4〕: HA20は、その受信したBinding Updateに基づき、MNのホームアドレス(= A)とCoA(= B)等とを、Binding Cache として記憶する。そして、MNに対して図示しないルートでBinding Acknowledgementを返送する。

【0042】〔5】:ここでCN1がMNへパケットを送信するものとする。CN1は、MNがネットワーク3へ向かって移動中であることを未だ知らないため、パケットはMNのホームアドレス(=A)宛てに送信される。このパケットはルータR1→R2を経由して、MNのホームアドレス(=A)であるネットワーク1へ転送される。このときHA20はそのパケットをインタセプトし、このパケットをIP-in-1Pカプセル化し

て、移動中のMNへ転送する。との時のパケットの内容を図で示す。

【0043】図13は図11中の〔5〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。CN1が送信したオリジナルのパケット(宛先アドレス=A、送信元アドレス=E)に加え、HAにてもう一つの IPへッダ(宛先アドレス=B、送信元アドレス=D)が付加されている。これが IP-in-IPカブセル化されたパケットである。

[0044][6]:MNは、HA20からの上記1PーinーIPカプセル化されたパケットを受信すると、オリジナルのパケットの送信元であるCN1に対してBinding Update(B.U.)を送信する。この時のパケットの内容を図で示す。図14は図11中の[6]で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【0045】Binding Update信号は、【Pv6ヘッダ(宛先アドレス=E、送信元アドレス=B)に、Binding Update Option : 文献 (3))、Home Addressオプション(Home Address Option : 文献〔3])、および認証ヘッダ(Authentication Header : 文献〔4])を付加した形のパケットとな

[0046] Binding Updateオプション、Home Address オプションは、IPv6 拡張ヘッダ(IPv6 Extension Header:文献 [2])の1つである宛先オプションヘッダ(Destination Options Header.文献 [2])として定義されており、それぞれOption Type の値は、Bindin [2]0 Updateオプション=[2]0 ([2]0 ([2]0 ([2]0) Home Addressオプション=[2]0 ([2]0 ([2]0) である。

[0047]以上の〔6〕までは、Mobile-IP v6プロトコルに基づいた通常の動作である。

[7]:上記[6]にて、MNからCN1宛てに送信された図14のBindingUpdate(B.U.)を、本発明に係るN-9(R2)10が受信する。R2では、受信したB.U.バケットの内容のチェックを行う。

[0048]まず図14に示すBinding Updateオプションが含まれていることを、R2の登録手段13(図7)で検出し、このパケットがMobileーIPv6のBinding Update信号であると判断する。次に、図14のI40 Pv6ヘッダの宛先アドレスがCN1のアドレス(=E)であることから、このBinding Update信号がCN1へ送信されたものであると判断する。

【0049】さらに、CN1についての認証情報SA2を使用して、図14の認証ヘッダのチェックを行う。そして、その認証ヘッダのチェックが成功した場合には、 当該バケットに含まれる図14のHome Addressオプションから得られる、MNのホームアドレス(=A)と、IPv6ヘッダの送信元アドレスであるMNのCoA(=アドレスB)と、Binding Updateオプションに含まれる 有効時間等の情報とから、Binding Cache を生成し、こ

れをR2の記憶手段11(図7)に記憶する。

【0050】 [8]:上記[6]のパケットに含まれる Binding Updateオプションにおいて、Acknowledge ビッ ト(いわゆるAビット)がセットされている場合には、 R2は転送手段12(図7)により、MNへBinding Ac knowledgement (B. A.)を返送する。(もしそのAc knowledge (A) ビットがセットされていないならば、 Binding Acknowledgement を返送しなくても良い)。こ の時のバケットの内容を図で示す。

11

【0051】図15は図11中の〔8〕で転送されるバ 10 ケットのフォーマットを示す図である。Binding Acknow Tedgement (B. A.)は、図15に示すように、IP v6ヘッダ (宛先アドレス=B、送信元アドレス=E) に、ルーティングヘッダ(Routing Header:文献

[2]) (宛先アドレス=A), Binding Acknowledgem ent オプション (Binding Acknowledgement Option:文 献〔3〕) および認証ヘッダを付加した形のパケットと なる。

【0052】Binding Acknowledgement オプションは、 IPv6拡張ヘッダの1つである宛先オプションヘッダ 20 として定義されており、Option Type の値は、07(1 6進)である。ルーティングヘッダは、宛先オプション ヘッダと同様に、IPv6拡張ヘッダの1つとして定義 されており、転送中のIPv6パケットの宛先アドレス を定めるものである。

【0053】以上述べたことを図7との関連で要約する と、相手端末CNがIPv6プロトコルをサポートする 端末CN1であるとき、図7の現在アドレスはCare-of Address であり、また図7の更新通知情報はBinding Up date信号である。これらをCN1に代わって受信する。 このとき図7の転送手段12は、移動端末MNとの間で 定めた認証情報を保持すると共に、Binding Update信号 の送信元である移動端末MNに対しこのBinding Update 信号の受信に対するBinding Acknowledgement 信号を返 送する。これらをCN1に代わって実行する。

【0054】次に前述の図12を参照する。

[9]: CCでCN1がMN宛てのバケットを送信する ものとする。このときR2は上記〔7〕にて、MNから CN1へのBinding Updateを受信し保持しているため、 らない。したがってCNlは通常通りMNのホームアド レス (= A) を宛先としてそのパケットを送信する。

【0055】[10]:上記[9]にて送信されたバケ ットをR 2 が受信すると、R 2 の転送手段 1 2 (図7) は、宛先アドレスのチェックを行う。すなわち、記憶手 段11(図7)を参照して、宛先アドレスであるMNの ホームアドレス (= A) についてのBinding Cache が存 在し、かつ有効時間内である場合には、R2は、受信し たそのバケットをMNのホームアドレス (= A) ではな く、CoA(=アドレスB)へ転送する。R2がMNの 50 の認証データとは異なったものとなり、認証が確立しな

CoA(=アドレスB)へ転送するパケットの形態に は、次の(I)および(II)がある。

【0056】(1) IPv6 拡張ヘッダの1つであるル ーティングヘッダを使用する。

(II) IP-in-IPカプセル化を行う。

また、CN1が送信したパケットに認証へッダが含まれ ているかどうかにより、以下の1)および2)のような 処理を行うことができる。

1)ルーティングヘッダを使用する場合

この場合の説明のために、図12の他に、図16~図1 9も参照する。

【0057】図16は図12中の〔9〕で転送されるバ ケット (第1例) のフォーマットを示す図であり、図1 7は図12中の〔10〕で転送されるパケット(第1 例)のフォーマットを示す図であり、図18は図12中 の〔9〕で転送されるパケット(第2例)のフォーマッ トを示す図であり、図19は図12中の〔10〕で転送 されるパケット (第2例) のフォーマットを示す図であ

【0058】さらに詳しくは、図16は認証ヘッダが無 い場合のパケット、図18は認証ヘッダが有る場合のパ ケット、図17は1Pv6ルーティングへッダを用いる 場合で、かつ、認証ヘッダが無い場合のパケット、図1 9はIPv6ルーティングヘッダを用いる場合で、か つ、認証ヘッダが有る場合のパケット、である。

【0059】図12および図16~図19を参照する と、

1-a) CN1が送信したパケットが、図16のよう に、認証ヘッダを含んでいない場合には、R2の転送手 30 段12 (図7)からMNのCoA(=アドレスB)への 転送パケットは、図17のようになる。図17のパケッ トはIPv6ヘッダ(宛先アドレス=B、送信元アドレ ス=E)に、ルーティングヘッダ(宛先アドレス=A) を付加した形のパケットとなる。

【0060】1-b)CN1が送信したパケットが、図 18のように認証ヘッダを含んでいる場合には、R2の 転送手段12(図7)からMNのCoA(=アドレス B) への転送パケットは、図19のようになる。つま り、IPv6ヘッダ(宛先アドレス=B、送信元アドレ CN1はMNがネットワーク3に移動していることを知 40 ス=E)に、ルーティングヘッダ(宛先アドレス=A) と認証へッダを付加した形のパケットとなる。

> 【0061】ここでその認証へッダは、図18に含まれ ていたものをそのまま付加するのではなく、CN1とM Nとの間の認証情報SA2を使用して、R2が再計算し たものを付加する。この理由は次のとおりである。認証 ヘッダにおける認証データの計算には通常IPパケット の内容そのものを使用している。このため、図18のバ ケットの内容を使用して計算した認証データは、図19 のようにR2によってパケットの内容が変更された場合

いから、受信端末であるMNにおいて、〔10〕のパケ ットが廃棄されてしまう。このため、図19の変更され たパケットの内容を用いて、R2が改めて認証データの 計算(再計算)をし直す必要がある。これが図19にお ける、認証ヘッダ(再計算)の意味である。

13

【0062】2) IP-in-IPカプセル化を行う場

この場合の説明のために、図12の他に、図20および 図21も参照する。図20は図12中の〔10〕で転送 されるパケット (第3例) で認証ヘッダ無しのときのフ 10 ォーマットを示す図であり、図21は図20のパケット (第3例)で認証ヘッダ有りのときのフォーマットを示 す図である。

【0063】さらに詳しくは、図20は1P-in-l Pカプセル化を行い、かつ、認証ヘッダが無い場合のパ ケット、図21はIP-in-IPカブセル化を行い、 かつ、認証ヘッダが有る場合のパケット、である。

【0064】図12ならびに図20および図21を参照 すると、

2-a) CN1が送信したパケットが、前述した図16 のように認証ヘッダを含んでいない場合には、R2の転 送手段12(図7)からMNのCoA(=アドレスB) への転送バケットは、図20のようになる。図20のバ ケットは、図16のパケットそのものに、転送手段12 により、新たに I P v 6 ヘッダ (宛先アドレス= B、送 信元アドレス=E)を付加した形のパケットとなる。

【0065】2-b) CN1が送信したパケットが、図 18のように認証ヘッダを含んでいる場合には、R2の 転送手段 1 2 から、MNのCoA(=アドレスB)への 転送パケットは、図21のようになる。図21のパケッ トは、上記の2-a)の場合と同様に、図18のバケッ トそのものに、転送手段12により、新たにIPv6へ ッダ(宛先アドレス=B、送信元アドレス=E)を付加 した形のパケットとなる。この場合、上記の1-b)で 行ったような認証ヘッダにおける認証データの再計算

(図19)は不要である。R2によるバケットの内容の 変更はないからである。

【0066】とこで、R2により新たに付加したIPv 6ヘッダの送信元アドレスを、オリジナルバケット [9]の送信元であるCN1のアドレス(=E)にして 40

いる理由を以下に述べる。Mobile-lPv6プロ トコルでは、MNが IP-in-IPカプセル化された パケットを受信した際に、そのパケットに対していくつ かの適合性判定を行い、適合した場合には、IP-in - IPカプセル化されたオリジナルバケットの送信元へ Binding Update (B. U.) を送信することが定義され ている。 通常は、まだMNのCoAを知らないCN1か ら、MNのホームアドレス(=A)へ送信されたバケッ トをHAがインタセプトしてIP-in-IPカプセル

したMNがCNへBinding Updateを送信する。これは上 記の定義に基づいた動作である。

【0067】この定義に基づくと、図12中の〔10〕 のように、R2からMNへのパケットを転送する際、上 記の2-a)および2-b)に示すように、IP-in - I Pカプセル化したバケットを用いると、この I Pin-IPカプセル化バケットを受信する度に、MNか らCN1へのBinding Updateが送信されることになる。 そうすると、特にパケットが連続して送信されたような 場合には、Binding Updateも同様に連続して送信されて しまう。この問題は、上記のMNにおけるIP-in-I Pカプセル化パケットの受信の際に行われる適合性判 定において、不適合となるようなパケットに意図的にす ることで解決できる。

【0068】すなわち、MNの適合性判定の条件の1つ として、「オリジナルバケットのIPv6ヘッダの送信 元アドレスと、IP-in-IPカプセル化IPv6へ ッダの送信元アドレスとが異なっていること」という条 件がある(文献〔3〕10.8.Sending Binding Updates t o Correspondent Nodes参照)。このことを逆に利用し て、R2からMNへパケットを送信する際にIP-in IPカブセル化パケットを使用する場合に、図21に 示すように、IP-in-IPカプセル化パケットのへ ッダにおける送信元アドレスを、意図的にオリジナルバ ケットの送信元アドレスと同じCN1のアドレス(= E) にしてしまう。MNにおいて適合性判定の条件を満 たさなくなるから、上記のようにBinding Updateを連続 して送信するという問題はなくなる。ただし、一番最初 のバケットだけについては、R2の登録手段13(図 7)を起動するために、そのBinding UpdateをR2に送 信しなければならない。このための対策は種々考えられ るが、その1つを図39も参照しながら後に説明する。 【0069】以上述べたことを図7との関連で要約する と、転送手段12は、相手端末CNからのバケットを移 動端末MNに転送するに際し、このバケット内に、ホー ムアドレス (= A) を記述した I P v 6 ルーティングへ ッダ(図17、図19)を形成するようにする。また、 転送手段12は、相手端末CNからのパケットを移動端 末MNに転送するに際し、現在アドレス(CoA)を含 むIPv6ヘッダによりこのパケットをIP-in-I Pカプセル化して(図20、図21)、転送するように する。

【0070】図22は図9および図10のシステムの第 2の詳細例を示す図である。前述の第1の詳細例(図1 1および図12)は、本発明に係る移動端末対応ルータ (R2) I 0に重点を置いたものであるが、第2の詳細 例(図22)は、本発明に係るホームエージェント・ル ータ(HA)20に重点を置く。まず前提として、図2 2に示されるホームエージェント・ルータ (HA) 20 化し、MNに転送する。このカプセル化パケットを受信 50 およびR2と端末(MN、CN2)とについての説明を 以下に示す。

【0071】<MN>第1の詳細例(図11、図12)と同じ。ただし、MNとCN2はこれらの間の認証情報(前述のSA2相当)を保持していない。<HA20>第1の詳細例に示す通常のMobile-IPv6 HA機能に加え、本発明に基づく機能を有するホームエージェント・ルータである。ここの例ではR2との認証情報SA3を保持しているものとする。

15

【0072】<CN2>MNと通信を行う相手端末であるが、Mobile-IPv6プロトコルをサポートし 10 ていない。ここの例では、CN2のアドレスをFとする。MN宛てにパケットを送信する際は、常に宛先アドレスをMNのホームアドレス(=A)として通常のパケットの転送を行う。

【0073】<R1, R3, R4>通常のIPv6ルータである。

<R2>通常のIPv6ルータの機能に加え、前述した本発明に基づく機能を有するルータである。ここの例では、R2のアドレスをGとする。またR2は、第1の詳細例に示したCN1との認証情報SA2は保持しておらず、HA20との間の認証情報SA3を保持しているものとする。

【0074】次に図22のシステムの動作概要を示す。

- [1]~[4]:第1の詳細例(図11)の[1]~
 [4]と同じである。
- 〔4〕と同じである。

[5]: CN2はMNへ向けてバケットを送信する。 こではCN2はMobile-IPv6をサポートしていないため、そのパケットは常にMNのホームアドレス (= A) 宛てに送信される。

【0075】以上の(5)までは、IPv6およびMo bile-IPv6プロトコルに基づいた通常の動作である。

[6]:上記[5]にて送信されたパケットをR2が受信すると、R2の登録手段13(図17)は、この受信したパケットの宛先アドレス(=A)をチェックする。 [0076] ここで宛先アドレス(=A)についてのBinding Cache を記憶していない場合には、R2はパケットをIP-in-IPカプセル化してHAへ転送する。 この時のパケットの内容を図で示す。図23は図22中の[6]で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【0077】 このパケット [6] は、CN2が送信したパケットに、新たにもう1つのIPv6パケットヘッダ (宛先アドレス=A、送信元であるR2のアドレス=G) を付加した形のパケットとなる。

〔7〕:上記〔6〕にて、R2から転送されたパケットをHA20が受信する。このHAでは登録手段23(図8)にて、その受信したパケットのチェックを行う。すなわちHAはまず $\|P-i\|_1$ Pカブセル化されているパケットであることを検出する。

[0078]次に、上記[6]にて付加された、図23に示す外側のIPv6パケットへッダの内側にあるオリジナルパケット(上記[5]にてCN2から送信されたパケット)のチェックを行い、宛先となるMNのホームアドレス(=A)を検出する。次に、HA20は登録手段23にて、MNについてのBinding Cache の存在および有効時間をチェックする。このチェックによりMNについてのBinding Cache が存在し、かつそれが有効時間内であると判定された場合には、HAはこのオリジナルパケットを、MNのCoA(=アドレスB) 宛てに再カブセル化して転送する。この時のパケットの内容を図で示す。

【0079】図24は図22中の〔7〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。CN2が送信したオリジナルのパケット〔5〕(宛先アドレス=A、送信元アドレス=F)に加え、もう1つのIPv6ヘッダ(宛先アドレス=B、送信元のHAのアドレス=D)が、HAにより付加される。

【0080】〔8〕: さらにHA20は、上記〔6〕にて受信した図23に示すパケットの外側のIPv6パケットへッダに含まれる送信元アドレス(G)をチェックし、このIP-in-IPカプセル化パケットの送信元(=アドレスG)であるR2に対して、アドレス更新通知手段22(図8)により、MNのCoA(=アドレスB)を通知する。

【0081】この通知はMobile-IPv6プロトコルとは独立した手順であるから、どのような手法でCoAをR2に通知しても良い。ここの例ではMobile-IPv6のBinding Updateを利用して通知することとする。この時のパケットの内容を図で示す。図25は図22中の〔8〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。すなわち、HA20からR2へCoAを通知するパケットの内容を示す。

【0082】本図に示すように、この通知パケットは、 IPv6へッダ(宛先アドレス=G、送信元アドレス=D)に、Binding Updateオプション、Home Addressオプション、認証ヘッダ、およびCoAオプションを付加した形のパケットとなる。Binding Updateオプション、Home Addressオプション、認証ヘッダは、第1の詳細例(図11)の〔6〕で示したものと同様に、Mobile e-IPv6およびIPSECで定義されているものである。

【0083】上記認証へッダに含まれる認証データは、HA20とR2との間の認証情報 SA3と本バケットの内容とを使用して計算により算出される。またCoAオプションは、Mobile-IPv6で定義されていないため、新規オプションとして定義することができる。この新規オプションの内容を図で示す。

【0084】図26は図25におけるCoAオプション50 のフォーマットの一例を示す図である。本図において、

CoAオプションはBinding Updateオプションと同様 に、IPv6拡張ヘッダの1つである宛先オプションへ ッダとして、IPv6ヘッダ(図25)の宛先アドレス で示された受信側端末(ここではルータR2)の登録手 段13(図7)によって処理される。

17

【0085】図26のフォーマット例において、Option Type (8ビット)には、このオプションがCoAアド レスであることを示す数値が入る。Option Length (8 ビット)には、本オプションの長さ(Option Type およ びOption Length を除く)を8オクテット単位で示した 10 数値が入る。Care-of Address (128ビット)には、 通知すべきMNのCoA(ここではアドレスB)が入 る。

【0086】[9]:図22に戻ると、上記〔8〕に て、HA20から送信されたCoA通知パケットをR2 が受信手段13(図7)で受信する。R2では、受信し たパケットの内容のチェックを登録手段13(図7)に て行う。まずBinding Updateオプションが含まれている ことを検出すると、このパケットがCoA通知パケット であると判断する。

【0087】次に、IPv6ヘッダ(図25)の宛先ア ドレスが自分のアドレス (=G) であり、送信元アドレ スがHAのアドレス(D)であって、このバケットがH Aから自分自身(R2)へ送信されたものであると判断 する。次に、HAとの間の認証情報SA3に基づき、認 証ヘッダ(図25)のチェックを行う。そして、この認 証ヘッダのチェックに成功した場合には、該パケットに 含まれるHome Addressオプション(図25)から得られ るMNのホームアドレス(=A)と、CoAオブション から得られるMNのCoA(=アドレスB)と、Bindin 30 q Updateオプションに含まれる有効時間等の情報を、Bi nding Cache として、記憶手段11(図7)に記憶す

【0088】 ここではCoAオプション(図25、図2 6)が含まれるため、 IP v 6 ヘッダの送信元アドレス (=D) からMNのCoAを得るのではなく、CoAオ ブション (=アドレスB) からСоAを得ることにな る。このCoAオプションに隣接する図25の認証へッ ダの計算は、送信・受信側それぞれにおいて、パケット の送信元アドレス (Mobile IPv6メッセージ ではHome Addressオプションに格納されたアドレス)と その送信元との間で確立しているSAを使用して行う。 HAからR2へMNのCoAを通知する場合、通常のM obile-IPv6のB. U. メッセージフォーマッ トに基づいたバケット、例えば〔F〕〔B〕〔B. U.] [A] [認証]、で通知しようとしても、もとも とCN-MNについてのSAが無いため、HAは認証へ ッダを計算して付与することができない。

【0089】そこで、図25のような形のパケットに し、HAとR2の間でSA3を確立しておくことで、H 50 第1の詳細例(図11、図12)と第2の詳細例(図2

AとR2との間で認証へッダを計算し、HAとR2にお いて通知バケットをチェックすることが可能となる。以 上の動作により、R2においてMNについてのBinding Cache が生成され、以降CN2からMNへ送信されるバ ケットは、第1の詳細例(図12)の〔10〕と同様 に、HAを経由せずに、CN2→R1→R2→R3→M Nの経路で転送される。

【0090】この第2の詳細例(図22)では、CN2 はMNについての認証情報を保持していないとしている ので、CN2からMNへ送信されるパケットに認証へッ ダが含まれることはない。この場合、パケットは、第1 の詳細例における上記[10]に示す1-a)または2 -a)の方法で転送される。もし、CN2がMNについ ての認証情報を保持していると仮定すると、CN2から MNへ送信されるパケットに認証へッダが含まれること になる。このように認証ヘッダが含まれる場合は、その パケットは、第1の詳細例における上記〔10〕に示す 1-b) または2-b) の方法で転送されることにな

【0091】また第1の詳細例における上記〔6〕と同 様に、MNからCN2へBinding Updateが送信されると とになる。この場合は、第1の詳細例における上記 [7]~[10]と同様に、R2がCN2宛てのBindin q Updateを受信して、R2からMNのCoAにダイレク トにパケットを転送することになる。以上述べたことの ポイントを図8との関連で要約すると、ホームエージェ ント・ルータ(HA)と連係する他のルータ(R2) が、IPv6プロトコルをサポートする移動端末端末M Nと通信可能な移動体端末対応ルータであるとき、アド レス更新通知手段22(図8)は、現在アドレスを示す Care-of Address (CoA)を、IPv6拡張へッダの 1つである宛先オプション(図25、図26)としてそ の移動体端末対応ルータ(R2)に通知するようにす る。

【0092】そしてこの移動体端末対応ルータ(R2) に通知されるパケット〔8〕 (図22) 内には認証へっ ダ(図25)を含み、この認証へッダ内の認証データ は、ホームエージェント・ルータ(HA)と該移動体端 末対応ルータ(R2)との間で定めた認証情報SA3と 40 当該バケットの内容とを用いた計算による算出結果から なるようにしている。

【0093】最後に、本発明に係る移動端末対応ルータ (R2)10およびホームエージェント・ルータ(H A)20の詳細例について補足説明する。図7および図 8に示すこれらのルータ(R2)10および(HA)2 ()は、実際にはソフトウェアによって実現可能である が、これを機能ブロックで構成した場合について以下に 説明する。

【0094】まず、説明の都台上、前述したシステムの

(11)

2) とを1つに統合して表現し直す。図27は図11、12および22で示すシステムを1つに統合して表す図である。本図において、MN1(ホームアドレス=A1)は図11、図12のMNに相当し、MN2(ホームアドレス=A2)は、図22のMNに相当する。このため、ホームアドレスやセキュリティ情報も再度定義し直している。後述する説明に現れるテーブルの内容(図29、図30)や、パケットおよび処理ルートは、全て図27に示す設定値に準じている。

19

【0095】図27において、MN1とCNはセキュリティ情報SA12を確立しているため、MN1は移動時にHAへのB. U. 11以外にCNへのB. U. 12も送信する。なおB. U. 12は、CNの代わりにR2が受信し、R2からMN1へB. A. 12を送信する。また、MN2とCNはセキュリティ情報を確立していないため、MN2は移動時にHAへのB. U. 21のみ送信する。。

【0096】さらに、HAとR2はセキュリティ情報SA3を確立しており、HAはR2へMN2のCoA通知であるB. U. 3を送信する。なお、CNのSA12は、R2が代わりに持っているので、CNは持たなくても良い。図28は本発明に係るルータ(10,20)の機能ブロックを表す図である。

【0097】本図に示すとおり、ルータ(R2)10もルータ(HA)20も実質的に同一の機能ブロックで表すことができる。ただし、テーブルの内容が、ルータ10とルータ20とで相違する(後述)。また、パケットの上りの処理と下りの処理は共通である。モバイルテーブル31は、MNのCoAの記憶や最適化ルートでパケットを転送するために必要な情報を格納したテーブルで30ある。なお、このテーブルの内容例は図29および図30に示す。

【0098】ルーティングテーブル32は、通常のルータが持つルーティングテーブルと同様であり、パケットのルーティング決定を行う際に参照する情報を格納したテーブルである。なお、このテーブルの内容例は図31 および図32に示す。プロトコル処理部手段33は、図示するとおり、MobileーIPv6処理部331と、ルーティング処理部332と、ルーティングプロトコル処理部333と、その他のプロトコル処理部334と、を含んでなり、プロトコル(Mobile IPv6、ICMP等)に応じてパケットの内容を理解し、この理解に基づいてメッセージの処理を行う。

【0099】パケット処理部34は、パケット種別の判定を行い、プロトコル処理手段33へプロトコル処理を引き渡す。またプロトコル処理手段33からの指示に基づきパケットの修正・生成、及び送信部への入力を行う。受信部35は、ネットワークをなす伝送路からの信号を受信し、フレームの組み立てや、データの正常性のチェック等を行う。

【0100】送信部36は、パケット処理部34からの送出パケットを伝送フレームに載せて上記伝送路に送出する。図29はルータ(R2)10についてのモバイルテーブルの内容の一例を示す図である。図28のモバイルテーブル31は、ルータ(R2)10についてはこのような内容を記憶する。

【0101】なお、MNのCoAは有効時間が切れると消去される。また、実際には1つのCNについて複数のMNについての情報が記憶されていてもよい。モバイルテーブルーMN情報について見ると、この情報は、HAから通知されてキャッシュされる。そして有効時間が切れると、MNホームアドレス、CoA、有効時間の全てのエントリが消去される。

【0102】図30はルータ(HA)20についてのモバイルテーブルの内容の一例を示す図である。図28のモバイルテーブル31は、ルータ(HA)20についてはこのような内容を記憶する。モバイルテーブルーMN情報は、MNの各CoAについての有効時間が切れると消去される。

20 【0103】図31はルータ(R2)10についてのルーティングテーブルの内容の一例を示す図である。図28のルーティングテーブル32は、ルータ(R2)10についてはこのような内容を記憶する。図32はルータ(HA)20についてのルーティングテーブルの内容の一例を示す図である。

【0104】図28のルーティングテーブルは、ルータ (HA) 20についてはこのような内容を記憶する。図 33はルータ (R2) としてのパケット処理部34 (図 28)の処理を示すフローチャート (そ01)であり、図34は同フローチャート (そ02) である。

【0105】図35は図33および図34のフローチャート上における各パケット(P1~P4)の流れを示す図であり、図36は図35における各パケット(P1~P4)のフォーマットを示す図である。図33について説明を付け加えると、ステップS19の「判定1」は、前の判定で一致したCNアドレスについて、CN情報のMNホームアドレスと受信パケットの宛先アドレスが一致するか否か、の判定を行う。

【0106】また図35について説明を付け加えると、40 ルート41において、MN1のCoA無しのとき、受信パケットをそのままHAへ送信する。そしてHAは、図39に示すパケットP5の処理を行う。また図35のルート42において、MN2のCoA無しのとき、受信パケットをカブセル化してHAへ送信し、HAは図39に示すパケットP6の処理を行う。

【0107】図37はルータ(HA)としてのパケット 処理部34(図28)の処理を示すフローチャート(その1)であり、図38は同フローチャート(その2)である。図39は図37および図38のフローチャート上 50 における各パケット(P5~P8)の流れを示す図であ り、図40は図39における各パケット(P5~P8) のフォーマットを示す図である。

21

【0108】図37について説明を付け加えると、ステ ップS39の「判定2」は、送信元アドレスが通知先ル ータ情報のルータアドレスと一致するか否か、かつ、カ プセル化へッダ(外側)の宛先アドレスとオリジナルへ ッダ (内側) の宛先アドレスとが一致するか否か、の判 定を行う。また図39について説明を付け加えると、ル ート43において、HAがMN1のCoA宛てにカプセ 1はCNへB. U12を送信する。

【0109】そしてルート44においては、HAは図3 5のP2のパケットをMN2のCoAへ転送するととも に、図35のP4のパケットをR2へ送信する。さらに ルート45においては、HAはMN1およびMN2から のB. U. を受信し、B. A. を返信する。これは通常 の登録動作である。以上がルータ10および20につい ての詳細な説明であるが、その中の2-b)の終わり に、「MNにおいて適合性判定の条件を満たさなくなる と、BindindUpdateを連続して送信するという問題はな くなる」としている。ただし、一番最初のバケットだけ については、登録手段13(図17)を起動するため に、そのBinding UpdateをR2に送信する対策を講じな ければならない。これについては図39も参照しながら 後述する、としたので、ここで説明する。

【0110】CNからMNへの1回目のパケットは、R 2にてCoAが記憶されていないため、図39のP5ま たはP6のバケットの形でMNのホームアドレスへ送信 される。そしてHAがこのパケットを受信し、これを図 13のようにカプセル化して、HAからMNへ送信す る。この時、カプセル化したパケットの外側へッダの送 信元アドレスはHAのアドレスであり、図20や図21 に示すバケットのように、R2がバケットをIP-in - I Pカプセル化する場合と異なる。MNが前述のMN 1、すなわちCNとのセキュリティ情報を持つMNの場 合、HA経由のカプセル化バケットを受信した際には、 2-b)で記述した適合性判定の条件を満たすため、C NへB. U. を送信することができる。

【0111】以上述べた本発明の実施の態様は、以下の 付記のとおりである。

(付記1) 少なくとも移動端末のパケット通信をサポー トするネットワークを構成する移動端末対応ルータであ って、前記パケット通信の相手端末が記憶すべき前記移 動端末の現在アドレスを、該相手端末に代わって、記憶 する記憶手段と、前記相手端末から前記移動端末のホー ムアドレス宛てに送信されたパケットを受信したとき、 前記記憶手段を参照し、該ホームアドレス宛てを前記現 在アドレス宛てに変換して該バケットを送信する転送手 段と、を具備することを特徴とする移動端末対応ルー 夕。

(付記2)前記移動端末の移動により前記現在アドレス を変更したことに伴い前記通信の相手端末に対し当該ア ドレスの更新を通知するために送信される更新通知情報 を受信したとき、この受信をトリガとして、前記記憶手 段における前記ホームアドレスと前記現在アドレスとの 対応関係を新たに登録する登録手段を有することを特徴 とする付記1に記載の移動端末対応ルータ。

(付記3) 前記ネットワークは、前記移動端末をとのホ ームアドレスにおいて収容するホームエージェント・ル ル化して転送したパケットをMN1が受信すると、MN 10 ータを含み、前記移動端末の移動により前記現在アドレ スを変更したことに伴い該ホームエージェント・ルータ に対し当該アドレスの更新を通知するために送信される 更新通知情報を受信したときに該ホームエージェント・ ルータからの当該更新アドレスの転送をトリガとして、 前記記憶手段における前記ホームアドレスと前記現在ア ドレスとの対応関係を新たに登録する登録手段を有する ことを特徴とする付記1に記載の移動端末対応ルータ。 (付記4) 少なくとも移動端末の通信をサポートするネ ットワークを構成するホームエージェント・ルータであ 20 って、前記移動端末の移動により前記現在アドレスを変 更したことに伴い前記ホームエージェント・ルータに対 し当該アドレスの更新を通知するために送信される更新 通知情報を受信する受信手段と、該更新通知情報を受信 したときに、その更新後の前記現在アドレスを、前記ネ ットワークを構成する他のルータに送信するアドレス更 新通知手段、を具備することを特徴とするホームエージ ェント・ルータ。

> (付記5)前記相手端末がIPv6プロトコルをサポートす る端末であるとき、前記現在アドレスはCare-of Addres 30 s であり、前記更新通知情報はBinding Update信号であ ることを特徴とする付記2に記載の移動端末対応ルー 夕。

【0112】(付記6)前記転送手段は、前記移動端末 との間で定めた認証情報を保持すると共に、前記Bindin q Update信号の送信元である該移動端末に対し該Bindin q Update信号の受信に対するBinding Acknowledgement 信号を返送することを特徴とする付記5に記載の移動端 末対応ルータ。

(付記7)前記転送手段は、前記相手端末からの前記パ 40 ケットを前記移動端末に転送するに際し、該バケット内 に、前記ホームアドレスを記述したIPv6ルーティングへ ッダを形成することを特徴とする付記5に記載の移動端 末対応ルータ。

【0113】(付記8)前記転送手段は、前記相手端末 からの前記パケットを前記移動端末に転送するに際し、 前記現在アドレスを含むIPv6へッダにより該パケットを IP-in-IPカプセル化して転送することを特徴とする付記 5に記載の移動端末対応ルータ。

(付記9)前記他のルータが、IPV6プロトコルをサポー 50 トする移動端末端末と通信可能な移動体端末対応ルータ

であって、前記アドレス更新通知手段は、前記現在アドレスを示すCare-of Address を、IPv6拡張ヘッダの1つである宛先オプションとして該移動体端末対応ルータに通知することを特徴とする付記4に記載のホームエージェント・ルータ。

【0114】(付記10)前記移動体端末対応ルータに 通知されるパケット内には認証へッダを含み、該認証へ ッダ内の認証データは、前記ホームエージェント・ルー タと該移動体端末対応ルータとの間で定めた認証情報と 当該パケットの内容とを用いた計算による結果からなる 10 ことを特徴とする付記9に記載のホームエージェント・ ルータ。

【0115】また本明細書中に掲げた諸文献のURLは、次のとおりである。

文献〔1〕(Mobile IP) http://www.ietf.org/rfc/rfc2002.txt

文献〔2〕(IPv6) http://www.ietf.org/rfc/rfc2460.txt

文献〔3〕(Mobile IPv6) http://www.ietf.org/inte met-drafts/draft-ietf-mobileip-ipv6-12.txt

文献〔4〕(認証ヘッダ) http://www.ietf.org/rfc/rfc2402.txt

[0116]

【発明の効果】以上詳しく述べたように本発明により、移動端末MNの移動に伴うCoA更新に要する時間を短縮可能とし、バケット転送ルートの切替えが高速化される。またMobileーIPv6をサポートしていない相手端末CNからMNへのバケット転送ルートを、ホームエージェントHAを経由することなく、最適化することができる。

【0117】以上により、通信品質の劣化の原因となるバケット転送遅延やパケット損失(ロス)の増大を防ぐことが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係る移動端末対応ルータの基本構成を 示す図である。

【図2】本発明に係るホームエージェント・ルータの基本構成を示す図である。

【図3】従来のバケット通信システムを表す図(その1)である。

【図4】従来のパケット通信システムを表す図(その2)である。

【図5】従来の他のパケット通信システムを表す図(その1)である。

【図6】従来の他のバケット通信システムを表す図(その2)である。

[図7] 本発明に基づく移動端末対応ルータ10のさらに具体的な構成を示す図である。

【図8】本発明に基づくホームエージェント・ルータ2 0のさらに具体的な構成を示す図である。 【図9】本発明に基づくルータ10および20を含むバケット通信システムの具体例を示す図(その1)であ

【図10】本発明に基づくルータ10および20を含む バケット通信システムの具体例を示す図(その2)であ ス

【図 1 1 】 図 9 および図 1 0 のシステムの第 1 の詳細例を示す図(その 1)である。

【図12】図9および図10のシステムの第1の詳細例を示す図(その2)である。

【図13】図11中の〔5〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【図14】図11中の〔6〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【図15】図11中の〔8〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【図16】図12中の〔9〕で転送されるパケット(第1例)のフォーマットを示す図である。

【図17】図12中の〔10〕で転送されるバケット

(第1例)のフォーマットを示す図である。

【図18】図12中の〔9〕で転送されるパケット(第2例)のフォーマットを示す図である。

【図19】図12中の〔10〕で転送されるパケット

(第2例) のフォーマットを示す図である。

【図20】図12中の〔10〕で転送されるパケット

(第3例)で認証ヘッダ無しのときのフォーマットを示す図である。

【図21】図12中の〔10〕で転送されるパケット

(第3例)で認証ヘッダ有りのときのフォーマットを示30 す図である。

【図22】図9および図10のシステムの第2の詳細例を示す図である。

【図23】図22中の〔6〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【図24】図22中の〔7〕で転送されるパケットのフォーマットを示す図である。

【図25】図22中の〔8〕で転送されるバケットのフォーマットを示す図である。

【図26】図25におけるCoAオプションのフォーマ 40 ットの一例を示す図である。

【図27】図11, 12 および22で示すシステムを1つに統合して表す図である。

【図28】本発明に係るルータ(10,20)の機能ブロックを表す図である。

【図29】ルータ(R2)10についてのモバイルテーブルの内容の一例を示す図である。

【図30】ルータ(HA)20についてのモバイルテーブルの内容の一例を示す図である。

【図31】ルータ(R2)10についてのルーティング 50 テーブルの内容の一例を示す図である。 【図32】ルータ(HA)20についてのルーティング テーブルの内容の一例を示す図である。

【図33】ルータ(R2)としてのパケット処理部34 (図28)の処理を示すフローチャート(その1)である。

【図34】ルータ(R2)としてのパケット処理部34(図28)の処理を示すフローチャート(その2)である。

【図35】図33 および図34のフローチャート上における各バケット($P1\sim P4$)の流れを示す図である。 【図36】図35における各バケット($P1\sim P4$)のフォーマットを示す図である。

【図37】ルータ(HA)としてのパケット処理部34 (図28)の処理を示すフローチャート(その1)である。

【図38】ルータ(HA)としてのパケット処理部34 (図28)の処理を示すフローチャート(その2)である。

【図39】図37および図38のフローチャート上にお米

* ける各バケット($P5 \sim P8$)の流れを示す図である。 【図40】図39における各パケット($P5 \sim P8$)のフォーマットを示す図である。

26

【符号の説明】

- 10…移動端末対応ルータ
- 11…記憶手段
- 12…転送手段
- 13…登録手段
- 20…ホームエージェント・ルータ
- 10 21…受信手段
 - 22…アドレス更新通知手段
 - 23…登録手段
 - 31…モバイルテーブル
 - 32…ルーティングテーブル
 - 33…プロトコル処理手段
 - 34…パケット処理部
 - 35…受信部
 - 36…送信部

[図1]

【図13】

本発明に係る移動端末対応ルータの基本構成を示す図

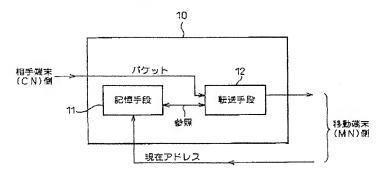
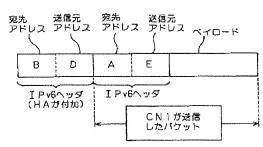


図 13

図11中の[5]で転送されるパケットのフォーマットを示す図



【図2】

[図14]

本発明に係るホームエージェント・ルータの基本構成を示す図

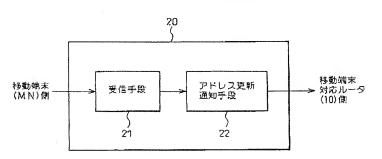
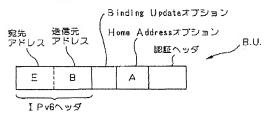
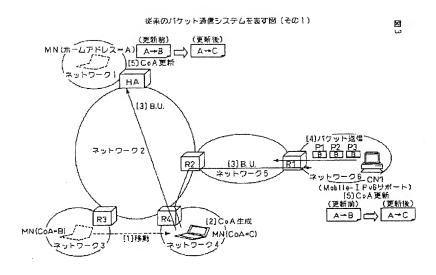


図 214

図11中の[6]で転送されるパケットのフォーマットを示す図

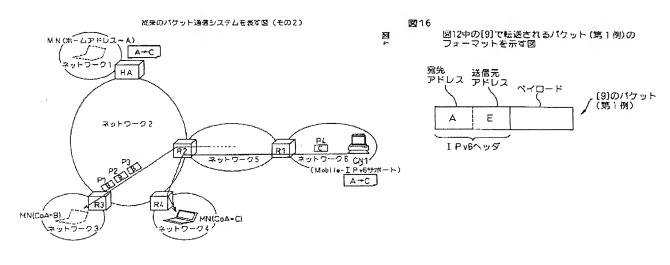


【図3】



[図4]

【図16】



【図7】

【図15】

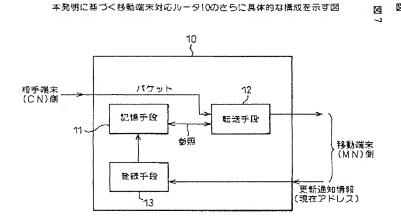
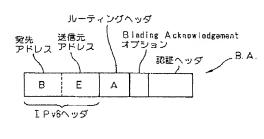
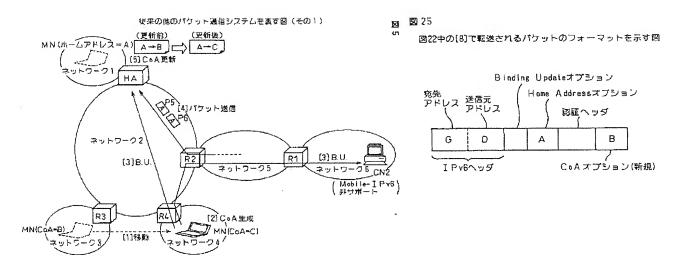


図 15 図)1中の[8]で転送されるパケットのフォーマットを示す図

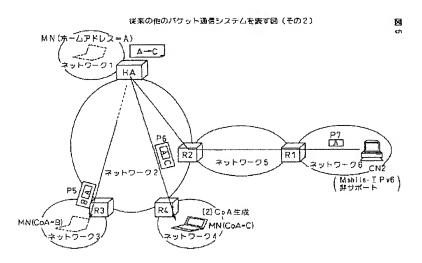


【図5】

[図25]

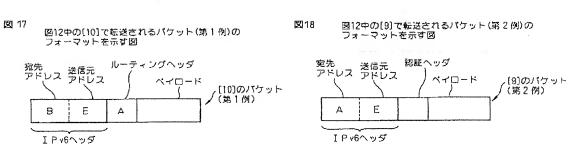


【図6】



【図17】

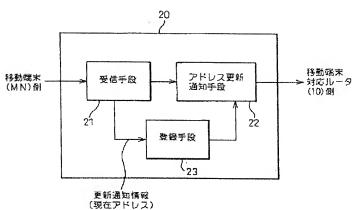
[図18]

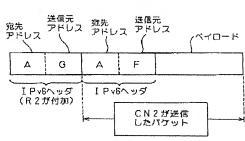


[図8]

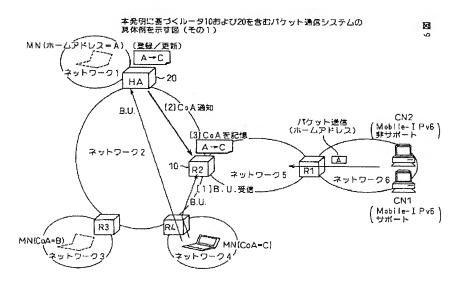
[図23]

本発明に基づくホームエージェント・ルータ20のさらに具体的な構成を示す図 図 23 図22中の[6]で転送されるパケットのフォーマットを示す図



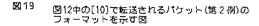


【図9】



[図19]

【図20】



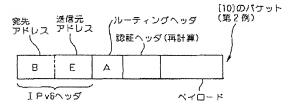
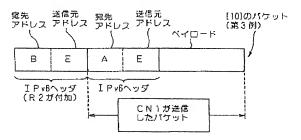
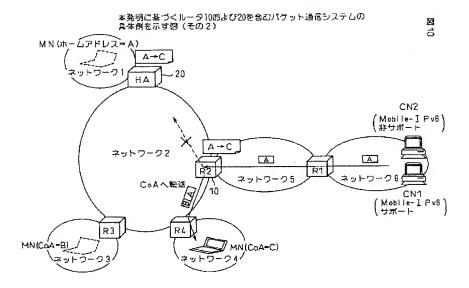


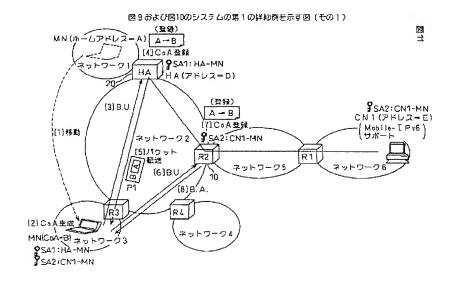
図 20 図12中の[10]で転送されるパケット(第3例)で認証ヘッダ 無しのときのフォーマットを示す図



[図10]



【図11】

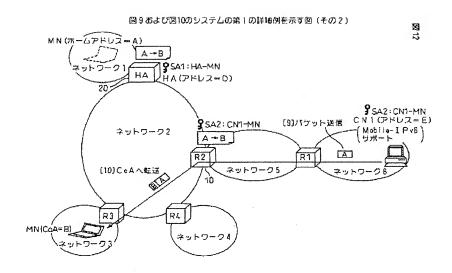


×

2

図24

【図12】



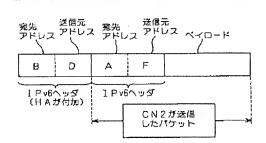
[図21]

図12中の[10]で転送されるパケット(第3例)で認証ヘッダ 有りのときのフォーマットを示す図

【図24】

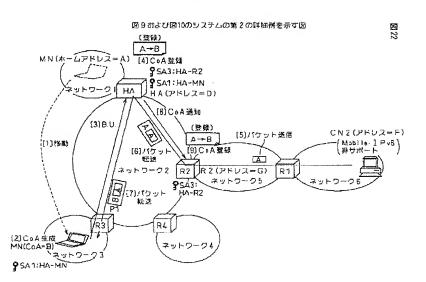
図22中の[7]で転送されるパケットのフォーマットを示す図

宛先 送信元 宛先 送信元 認証ヘッダ アドレス アドレス アドレス マドレス ペイロード (第3例) B E A E (第3例)

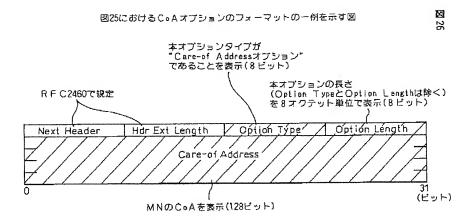


[図22]

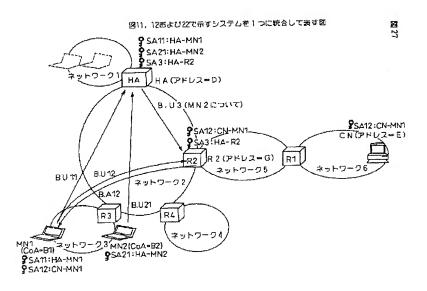
CN1が送信 したパケット



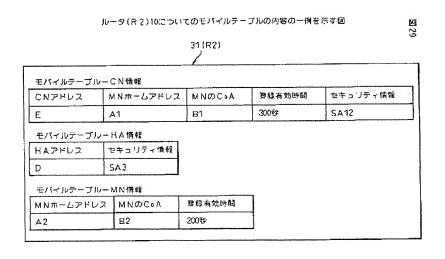
[図26]



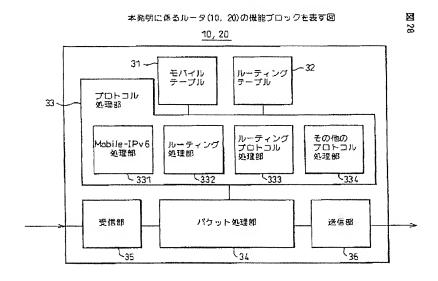
[図27]



[図29]



[図28]



【図30】

ルータ(HA)20についてのモバイルテーブルの内容の一例を示す図

230

X 31

ルータ(R 2)10についてのルーティングテーブルの 内容の一例を示す図

【図31】

宛先 プレフィックス	次ホップ ルータ	ホップ数	出力 ポート
ネットワーク1	НА	1	1
ネットワーク2		0	٦
ネットワーク3	R3	1	1
ネットワーク4	R4	1	1
ネットワーク5	-	0	2
ネットワーク6	R1	1	2

[図40]

モバイルテー	ブルー通知先	ルータ情報
--------	--------	-------

ルータアドレス	セキュリティ情報
G	SA3

【図32】

図 32 ルータ(HA) 20についてのルーティングテーブルの 内容の一例を示す図

宛先 プレフィックス	次ホップ ルータ	ホップ数	出力 ポート
ネットワーク1	_	0	1
ネットワーク2		0	2
ネットワーク3	R3	1	2
ネットワーク4	R4	1	2
ネットワーク5	R2	1	2
ネットワーク b	R2	2	2

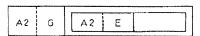
図40

図39における各パケット(P5~P8)のフォーマットを示す図

P5:CNからMN1へのデータパケット

A1 E

P6:CNからMN2へのテータバケット(R2でカプセル化)



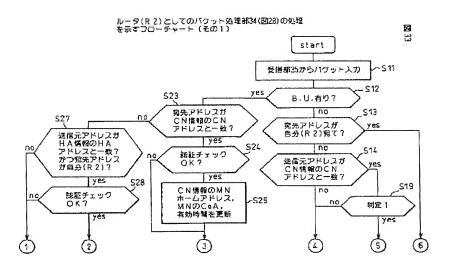
P7:MN1 からHA人のB, U.11

F	21	BII	Δ1	EE

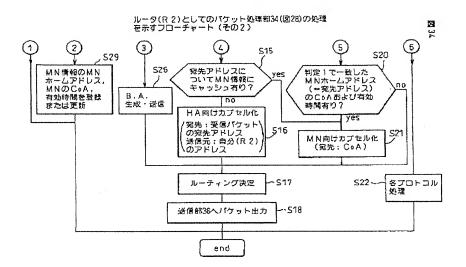
P8:MN2からHAへのB. U.21

E B2 BU	A2	irëi
---------	----	------

[図33]

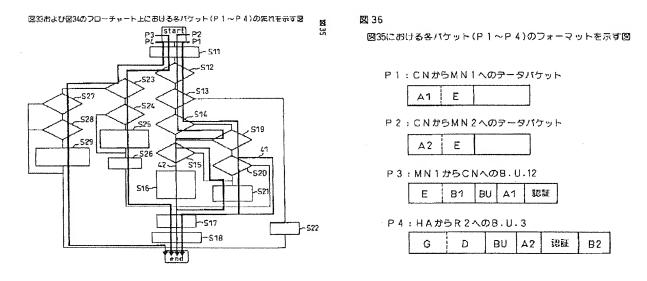


[図34]

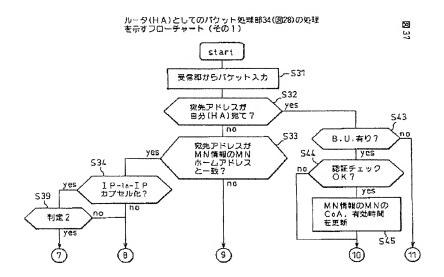


【図35】

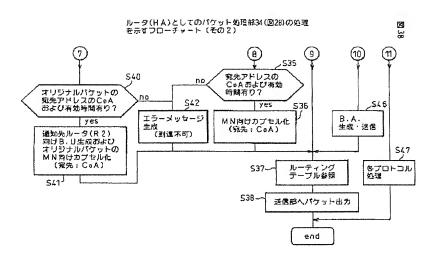




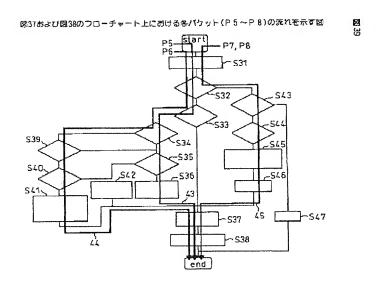
[図37]



[図38]



[図39]



フロントページの続き

(51)Int.Cl.		識別記号	FΙ		テーマコード(参考)
H 0 4 Q	7/22		H 0 4 Q	7/04	Α
	7/24				
	7/26				
	7/30				

(72)発明者 武智 竜一

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 1号 富士通株式会社内 Fターム(参考) 5K030 GA01 HA06 HC09 HD03 HD07 JL01 JT09 LB05 LC01 5K033 AA02 BA01 BA02 CC01 DA05 DA19 DB19 5K067 AA13 BB21 DD17 DD27 EE02

EE16 HH21 HH22 HH23